

## H1 辅助文档

## H2 词法分析器

## H3 hash.h

### H4 `class hash_table<T>`

- `public`
  - `vector<T> table`  
存储哈希结构体，从0到n开始存储
  - `vector<int> h_table[HASH_MOD]`：  
哈希桶，存储哈希对象在 `table` 中的索引
  - `size`：  
元素数量
  - `hash_table()`：  
初始化
  - `clear()`：  
释放所有内存
  - `static int hash_str(char *s)`：  
给定字符串，返回哈希值
  - `find(const char s[])`：  
给定字符串，返回对应字符串在 `table` 中的索引
  - `insert(T)`：  
给定可哈希对象，返回对应哈希对象在 `table` 中的索引，可哈希对象必须实现 `get_hashobj()` 接口

### H4 `class hash_interface`

- `virtual char * get_hashobj()`：  
所有传入 `hash_table` 的对象都必须实现该函数，即返回一个字符串指针用于计算哈希值

## H3 buffer.h

- `BUF_SIZE`：  
内存缓冲区总大小
- `HALF_BUF_SIZE`：  
内存缓冲区的一半大小

#### H4 `class buffer`:

- `protected`
  - `FILE * fd`:  
文件描述符
  - `char BUF[BUF_SIZE]`:  
内置内存缓冲区
- `public`
  - `void fill_half_buf(int)`: 用于填满内存缓冲区的一半, `part` 决定哪一半
  - `mover(int &r)`:  
用于安全向右移动指针, 保证指针循环扫描且及时更新缓冲区
  - `bufcpy(char s[], int l, int r)`:  
复制内存缓冲区  $[l, r)$  的区域到 `s` 中

#### H3 `sign.h`

依托 `hash.h` 中的文件构造字符相关表格, 定义了词法分析器的绝大多数工具

- 宏定义:  
定义了关于符号的宏名以及其符号编码
- `const int MAX_SIGN_SIZE=10`:  
最长符号名字大小
- `SIGN_NUM`:  
符号数量
- `MAX_IDF_NAME`:  
最长标识符长度
- `vector<PAIR> token`:  
`token[i].first` 为当前符号在 `code_table` 中的位置,  
`token[i].second` 为当前符号在 `sign_table` 中位置。对于系统默认字符串, 如**关键字、运算符、分界符**  
第二项为 -1, 只存储未出现过的字符串。
- `class sign`:  
声明 `sign`
- `class build_expr`:  
声明生成式
- `typedef hash_table<sign> sign_table`:  
声明符号表
- `typedef pair<int, sign> status_n_sign`:  
声明状态符号对
- `typedef my_stack<status_n_sign> stasign_stack`:  
声明状态栈

- `struct quad` :  
四元组
- `typedef vector<quad> quad_table` :  
声明四元组序列
- `typedef void(*action_fun)(quad_table *q_table, stasign_stack * sstack, build_expr * be, sign * sg, sign_table * s_table)` :  
声明函数指针类型，其为归约后的动作
- `typedef hash_table<category> code_table` :  
编码表，用于存储所有的类型与类型编码，  
实际中 `code_table.table[类型编码宏值]` 即为其对应的类型编码实例 `category`（需要配合 `init_code` 函数使用）
- `typedef hash_table<sign> sign_table` : 符号表
- `pair<LL, LL> PAIR` : 定义一个二元组
- `init_code(code_table &c_table)` : 通过预先定义好的类型宏名、类型宏值、类型名来初始化 `c_table`

H4 `class category : public hash_interface`

类型编码类

- `public`
  - `char macro_name[MAX_SIGN_SIZE]` :  
宏名
  - `char category_name[MAX_SIGN_SIZE]` :  
实际名，若存在相关的代码实体，则该字符串与代码实体一致，比如 `int` 为关键字，则其实际名为 `"int"`，`"INT"` 为其宏名，宏值为 `INT=8`
  - `code` :  
宏的类型编码值
  - `get_hashobj()` :  
返回类型的实际名 (`category_name`)

H4 `class sign : public hash_interface`

用于存储词法分析器分析出的符号，包括关键字、标识符、字符常量、数值常量、运算符和分界符

- `sign_name` :  
对于所有未出现的单词（非系统内置字符串）都为其建立一个符号名，存储其在代码中的字符串。
- `code` :  
符号的类型编码，表征了符号类型
- `num` :  
存储数值常数

- `long long attr[10]`  
用于保存属性值
- `action_fun af`:  
归约函数指针，用来表示非终结符参与的归约式的语义规则
- `get_hashobj()`:  
返回 `sign_name` 作为哈希字符串

### H3 tool.h

- `LL s2d(char *s, int ind)`:  
根据传入进制将字符串转换为数字
- `double s2f(char*)`:  
将传入字符串转换为浮点类型

### H4 `class my_stack<T>`

相较于 STL 增强版的栈。

- `public`
  - `vector<T> table`:  
用于存储主体内容
  - `int top_pos`:  
栈顶指针
  - `my_stack()`:  
构造函数
  - `void pop()`:  
弹出栈顶元素
  - `void push(T)`:  
入栈一个元素
  - `T top()`:  
返回栈顶元素
  - `T top(int pos)`:  
返回从栈顶开始第 *pos* 个函数, *pos* 从 1 开始
  - `bool empty()`:  
返回栈是否为空

### H3 LA.

#### H4 `class LA : buffer`

- `private`
  - `token tok`:  
词法分析出的 token 串

- `sign_table s_table`:  
词法分析出的符号表
- `code_table c_table`:  
词法分析依据的编码表
- `void read_digit(int &l, int &r, int attr)`:  
从缓冲区中读取指定进制数字，并将其放入 token 表中
- `void read_str(const char *s)`:  
从缓冲区中读取指定字符串并将其放入 token 表中
- `public`
  - `LA(FILE *fd, code_table c_table)`:  
传入读取的文件描述符以及依据的编码表
  - `void analysis()`:  
词法分析的主体部分，用于不断从指定文件中读取字符串并进行词法分析。
  - `void print_token(FILE* tf)`:  
打印出具有可读性的 token 表
  - `void print_sign_table(FILE *sf)`:  
打印出符号表
  - `void print_kw_table(FILE *kf)`:  
打印出关键字表，即所有系统内置字符串（包括符号）

## H2 语法分析器

### H3 build\_expr.h

- `MAX_RIGHT_SIZE`:  
产生式右部符号的数量
- `typedef hash_table<build_expr> bexpr_table`:  
表达式表

### H4 `class build_expr : hash_interface`: 存储产生式

- `public`
  - `char left[MAX_SIGN_SIZE]`:  
产生式左部字符串
  - `char right[MAX_RIGHT_SIZE][MAX_SIGN_SIZE]`:  
产生式右部字符串数组
  - `char hash[MAX_RIGHT_SIZE * MAX_SIGN_SIZE + MAX_SIGN_SIZE]`:  
专门用于哈希的数组
  - `int size`:  
产生式右部的字符串数目

- `int ishashed`:  
是否已经哈希过了
- `char *get_hashobj()`:  
返回 `hash` 数组
- `void hash_init()`:  
根据产生式左右部初始化 `hash` 数组
- `static void parse(build_expr&, const char*)`:  
根据给定的字符串解析出对应的产生式

### H3 LR\_table.h

- `const int END_SIGN_NUM=100`:  
终结符最大数目
- `const int STATUS_NUM=200`:  
最大状态数目
- `typedef hash_table<sign> msign_table`:  
非终结符表
- `const int MID_SIGN_NUM = 200`:  
非终结符最大数目

### H4 `class action`:

动作

- `public`
  - `char action`:  
动作, 'r' 表示归约, 's' 表示移入, 'a' 表示分析成功
  - `int num`:  
action为'r'时, 表示第 `num` 个产生式, 为's'时, 表示加入的状态

### H4 `class action_table`:

动作表, 存储所有动作

- `private`
  - `int status_num`:  
状态数目 (行数)
  - `code_table * c_table`:  
其依据的编码表, 用来识别终结符
  - `action actions[STATUS_NUM][END_SIGN_NUM]`:  
动作表, 存储所有动作
  - `static inline int read_head(FILE*, char[])`:  
读取状态表第一行的终结符, 如果到达行尾返回 0
  - `inline int read_body(FILE* fd, actions&)`:

读取状态表中一个单独的表格，如果遇到产生式，智能读取产生式并编号

- `public`
  - `bexpr_table * b_table`:  
产生式表，用来存储产生式
  - `void add_table(code_table*c_table, bexpr_table*b_table)`:  
连接编码表、表达式表
  - `void parse(FILE *fd)`:  
给定文件描述符，读入文件，并解析出动作表
  - `action get_action(int, int)`:  
给定状态与终结符编码，返回一个动作

#### H4 `class goto_table`

- `private`
  - `int status_num`:  
状态数目
  - `msign_table *m_table`:  
非终结符表
  - `int gotos[STATUS_NUM][MID_SIGN_NUM]`:  
给定状态和非终结符编码，返回待压入的状态
- `public`
  - `void add_table(msign_table* m_table)`:  
连接非终结符号表
  - `static inline int read_head(FILE *, char[])`:  
读取 goto 表行首，即每一个非终结符
  - `static inline int read_body(FILE*, int&)`:  
读取 goto 表单元，即每一个整数
  - `void parse(FILE *fd)`:  
给定文件描述符，解析文件中的 goto 表
  - `int get_goto(int, char[])`:  
传入当前状态与非终结符号名，返回应入栈状态

### H3 LR.h

语法分析器的核心

应该终结符与非终结符使用同一个类型，符号中有标志其为终结符还是非终结符

- `typedef pair<int, sign> status_n_sign`:  
状态栈中具体的项，表示状态号与当前符号（终结符与非终结符都是 `sign` 类）
- `typedef stack<status_n_sign> stasign_stack`:  
状态符号栈

#### H4 `class LR : buffer`

- `private`

在 token 中根据索引找到 sign，与栈顶的状态进行配合，决定需要移入还归约，若移入则入栈，若归约则根据对应产生式进行归约（字符串匹配）

生成非终结符，入栈，并根据goto决定入栈的状态编码，sign表符号与非终结符互不相干

- `action_table * a_table`

动作表

- `goto_table * g_table`:

goto 表

- `sign_table *s_table`:

终结符表

- `msign_table *m_table`:

非终结符号表

- `token *t_table`:

词法分析器产生的 token 串

- `stasign_stack s_stack`:

符号状态栈

- `vector<int> reduce_seq`:

生成式序列

- `void shift(int, int)`:

移入动作

- `void reduce(int)`:

归约动作

- `static void wrong()`:

发生错误

- `static void accept()`:

归约成功

- `public`

- `quad_table q_table`:

四元组序列

- `void add(action_table*, goto_table*, sign_table*, msign_table*, token*)`:

添加表的链接

- `void analysis()`:

对 `token` 串进行分析，并得到产生式序列

- `void print_reduce_seq(FILE *fd)`:

向指定文件中打印产生式序列



- `void print_quad_table(FILE *fd):`

向指定文件中打印四元组序列

## H2 中间代码生成器

### H3 action\_fun.h

中间代码生成器的关键组成部分。其中为生成式编写了必要的动作。由于难以为特定生成式添加函数，因此实现的所有动作都基于非终结符。

- `static long long offset:`

偏移量

- `int name_cnt:`

变量名分配计数器

- `void gencode(quad_table *q_table, const char *op, const char *addr1, const char *addr2, const char *result):`

根据传入的运算符、操作数1、操作数2和结果存放地址，生成四元组并将其放入 `q_table`

- `char* newtemp():`

分配一个变量

- `wrong(const string& s):`

错误处理函数，当归约动作出现错误时转入此函数

- `void m_fun(*):`

对 M 进行归约

- `void type_fun(*):`

对 TYPE 进行归约

- `void ids_fun(*):`

对 IDS 进行归约

- `void n_fun(*):`

对 N 进行归约

- `void p_fun(*):`

对 P 进行归约

- `void assign_fun(*):`

对 ASSIGN 进行归约

- `void expr_fun(*):`

对 EXPR 进行归约

- `void tt_fun(*):`

对 TT 进行归约

- `void ff_fun(*):`

对 FF 进行归约

## H2 汇编代码生成器

### H3 CG.h

- `const int MAX_NAME_SIZE = 100`

最大变量名长度

- `REG_NUM = 4`

寄存器个数

- `const char reg_name[4][10]`

寄存器名

### H4 `class variable : hash_interface`

用于存储中间代码中的变量及其相关信息

- `public`
  - `char name[MAX_NAME_SIZE]`

变量名
  - `int r`

`r` = -1 表示该变量不存在于任何一个寄存器，否则表示该变量在第 `r` 个寄存器
  - `int refcnt`

表示该变量被其后指令引用的次数
  - `vector<int> pos`

存储所有引用该变量的指令编号
  - `char *get_hashobj()`

返回哈希值
- `typedef hash_table<variable> variable_table`

变量表
- `struct instruction`

用于存储汇编指令，包括操作符、参数1、参数2

### H4 `class CG`

汇编代码生成器

- `private`
  - `int reg[REG_NUM]`

`reg[i]` 存储其存储的变量在变量表中的索引
  - `variable_table v_table`

变量表，存储每个变量名称的相关翻译信息
  - `quad_table *q_table`

指令缓存
  - `vector<instruction> inst_seq`

生成的汇编指令序列

- `void insert_v_table(int mcnt, char s[])`

传入变量在四元组序列中的引用位置以及变量名称，将相关信息加入到 `v_table` 中

- `int get_reg(char *p1, char *res)`

四元组形式为 (op, p1, p2, res), 传入 `p1` 和 `res` 得到空闲寄存器资源或抢占寄存器资源

- `void updatev(char *p1, char *p2, char *res)`

当处理完代码之后，更新每个变量在变量表中的信息

- `void move_inst(char *p1, char *res)`

生成 `move` 指令

- `void bino_inst(char *op, char *p1, char *p2, char *res)`

生成二元操作数指令

- `static void wrong(char *s)`

错误处理函数

- `public`

- `void add(quad_table* qt)`

添加由中间代码生成器产生的中间代码序列

- `init()`

根据中间代码序列将相应变量添加至变量表中，并初始化所有变量信息

- `analysis()`

得到汇编指令序列

- `print_inst_seq(FILE *fd)`

向指定文件中打印汇编指令序列